PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

10-240826

(43)Date of publication of application: 11.09.1998

(51)Int.Cl.

606F 17/60

G09C 1/00

H04L 9/08

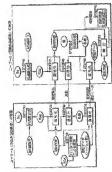
(21)Application number : 09-047962

12 Aug 20 Aug 20

(71)Applicant : CARD KOOLE SERVICE KK

(22)Date of filing: 03.03.1997 (72)Inventor: BABA YOSHIMI

(54) ELECTRONIC CONTRACTING METHOD



(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide an electronic contracting method for constructing a simple and prevailing electronic contracting system in which cipher communication using a common key can be operated, and the reliability of contract can be improved between persons concerned.

SOLUTION: When a user B receives the indication of the intention of the conclusion of contract from a user A, the user B generates a random number using one generative number as a seed by its own terminal equipment, enciphers it by a common key KAB with the user A, and transmits it to the user A. The user A decodes the random number by the common KAB, enciphers a contract content by using the random number as a key, transmits it to the user B, and applies for contract to the user B. Moreover, the user A transmits certification data

obtained by converting the contract content by a hash function decided by its own secret key KSA to the user B.

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平10-240826

(43)公開日 平成10年(1998) 9月11日

(51) Int.Cl. ⁶		識別記号	FΙ			
G06F	17/60		G06F	15/21	Z	
G09C	1/00	6 4 0	G09C	1/00	6 4 0 A	
H04L	9/08		G06F	15/21	3 3 0	
			11041	9/00	601D	

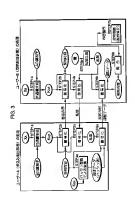
		審查請求	未請求	請求項の数13	OL	(全 15 頁)
(21)出順番号	特願平9-47962	(71)出願人	人 595095135			
			カード・	コール・サー	ピス株。	式会社
(22)出顧日	平成9年(1997)3月3日		東京都渋	谷区道玄坂1	丁目224	备7号
		(72) 発明者	馬場 芳	美		
			千葉果船	橋市宮本8丁	目10番	3号
		(74)代理人	弁理士	佐藤 辰彦	(外14	名)

(54) 【発明の名称】 電子契約方法

(57)【要約】

【課題】契約の当事者間で、共通の鍵を使用した暗号通信を行いつつ契約の信頼性を高めることができると共 に、 間易で普及性の高い電子契約システムを構築するこ とができる電子契約方法を提供する。

「解決手段」ユーザーBがユーザーAから契約の締結の 意思表示を受けたとき、ユーザーBは自身の端末装置化 よって一回性の数を種とする乱数を生成し、それをユー ザーAとの共識線化。で轄号化してユーザーAに送信す る。ユーザーAは乱数を共通単K、**。で復号化し、その乱 数を鍵として契約的容を輔号化してユーザーBに送信 し、ユーザーBに契約を申し込む。さらにユーザーAは 実約内容を自身の秘密関K、**(により定まるハッシュ関数 で変換して収る認証データをユーザーBに送信する。



【特許請求の範囲】

【請求項1】ネットワーク上の二人の当事者の一方を契 約の申込み側、他方を該契約の受済側として、両当事者 がそれぞれ所持する端末装置間のオンライン通信により 前記契約を行う電子契約方法において

各当事者の端末装置に、あらかじめ前記契約を行う相手 側の当事者の端別子を入力することにより両当事者間で のみ有効な暗号通信用の共通識を生成する手段と、通信 データの暗号・復号化を行う手段とを具備しておき

前記受諾削当事者は、前記申込み側当事者から前記契約 10 の締結の意思表示を受けたとす、該受諾側当事者の備末 装置により、前記申込み側当事者の識別子を入りして該 申込み側当事者との前記共通距を生成した後、前記申込 み側当事者には不知で該受活側当事者に関有の受諾側固 有少を前記共通距を用いて暗号化して前記申込み側 当事者の維束技器化送信し

その暗号化された前記受薪側固有データを受信した前記

申込み側当事者は、該申込み側当事者の端末装置化よ
り、前記受諾側当事での識別千を入力して設定活側当事
者との前記共通認を生成した後、その共通課を用いて前
20 約方法、
起略号にされた受活側固有データを復号化し、さらに、
前記受諾側当事者と努りようとする契約内容を、前記
後号化した受託側固有データを視号化して暗号化し
た後、その暗号化した契約内容を前記受諾側当事者の端
末装置に送信することにより前記受諾側当事者の端
大表重に送信することにより前記受諾側当事者で前記契
があまれる。

前記受括側固有データを終として暗号化された前記契約 内容を受信した前記受託側当事者は、接受活酬当事者の 備末執握により、前記時号14 かた契約内容を接受活側 当事者の前記受括側固有データを鍵として用いて復号化 30 し、その復列化した前記契約内容に基づき、前記契約を 受着することを特徴とする電子契約方法。

【請求項 2] 前記受諾剛当事者は、前記受諾剛固有データを晴号化して前記申込み側当事者に送信する前に、該 受諾側当事者の端末装置により、一回性の数を硬として 該種が連算不能な乱数を生成し、その生成した乱数を前 記受諾剛固有データとして用いることを特徴とする請求 項 1 記載の電子契約方法。

【請求項3】前記私敷の種となる前記―回性の敷は、前 記受諮問当事者の端末装置における人為的入力操作の時 40 間的タイミングに基づき生成することを特徴とする請求 項2記載の電子型約方法。

(請求項4) 前記申込み側当事者は、前記を運開当事者 に前記契約の特約の意思表示をするとき、前記契約内容 又はその収更を示す予備契約内容を、前記を運開当事者 との前記共満銭を用いて歳申込み側当事者の端未装度に より前号付して前記を装飾引事者の端未表度に 前記受諾側当事者は、前記契約りを受請する際に、前記共 通返を用いて晴号化された前記契約内容又は予備契約内 を設定著師と当事者により復号化したもの と、前記受活側固有データを続として暗号化された前記 契約内容を接受活側当事者の端末送配よう復号化した ものとを限合して、該契約内容を確認すること特徴と する請求項1 乃至3 のいずれかに記数の電子契約方法。 (請求項5) 前記申込み側は、前記契約を確認受著側当 事者に申し込む際に、該申込み側当事者の施夫芸器によ り、少なくとも前記契約内容に、該申込み側当事者及び 前記受活側当事者以外の公認能力を有する第二者が認証 可能な該申込み側当事者に固有の秘密膜に基づく加工を 施して被契約内容に固有で目つ申込み側当事者に固有の 認証データを生成し、その生成した認証データを前記受 活働当事者に返信することを特徴とする請求項1 乃至4 のいずれかに記載の電子契約方法。

【請求項 6] 前記認証データは、前記契約内容のデータ もしくは談契約内容を前記受護側固有データを提として 時号化してなるデータ、又はこれらのデータな契約の申 込みの日時に応じたデータを付加してなるデータを、前 記秘密鍵により定まる一方向性関数により変換すること により生成することを特徴とする請求項 5 記載の電子契 終方法。

【輸来項7】前紀契約の申込みの日時に応じたデータ は、該日時を示す数値を前記一方向性関数又は該一方向 性関数とは異なる一方向性関数により変換してなるデー タであることを特徴とする請求項6記載の電子契約方 法.

【請求項8】前記超近データは、前延契約内容のデータ もらくは該契約内容を前記受請側面有データを終として 時等化してなるデータ、又はこれらのデータに契約の申 込みの日時に応じたデータを付加してなるデータを、所 の 定の一方向性関数により変換した後、その変換データを 前記秘密線により暗号化することにより生成することを 特徴とする請求項5 記述の電子契約方法。

【請求項9】前記契約の申込みの日時に応じたデータ は、該日時を示す数額を前記一方向性関数又は該一方向 性関数とは異なる一方向性関数により変換してなるデー タであることを特徴とする請求項8記載の電子契約方 注.

【請求項10】前記申込み側当事者は、前記契約を前記 受話側当事者に申し込む際に、前記一方向性関数により 得られた前記変換データを前記受話側当事者の端末装置 に送信し

該変換データを受信した確認受活側当場者は、該交活側 当事者の端末技調により、前記受活側固有データを鎖と して復写化した前記受算的容容。而記明込み側当事者の 一方向性関数と同一の一方向性関数により変換し、さら に、前記受許を受害する際に、前記受活側当事者の端末 接数から送信されてきた前記を数データと、前記受活側 固有データを鍵として復写化した前記契約内容を確認申 込み側となるデータとを解合して確認変換データを能 50 り変換なるデータとを解合して確認変換データを確 認することを特徴とする請求項8又は9記載の電子契約 方法。

【請求項11】前記申込み側当事者は、前記変換データ を 該申込み側当事者の端末装置により前記受諾側固有 テータを鍵として暗号化して前記受諾側当事者の端末装 置に送信し、前記受諾側当事者は、その暗号化された変 換データを該受諾側当事者の端末装置により前記受諾側 固有データを鍵として復号化することを特徴とする請求 項10記載の電子契約方法。

【請求項12】前記申込み側当事者は、前記認証データ 10 を、該申込み側当事者の端末装置により前記受諾側固有 データを鍵として暗号化して前記受諾側当事者の端末装 置に送信し、前記受諾側当事者は、その暗号化された認 証データを該受諾側当事者の端末装置により前記受諾側 固有データを鍵として復号化することを特徴とする請求 項5 乃至11のいずれかに記載の電子契約方法。

【請求項13】前記契約の締結後に、前記申込み側当事 者及び受諾側当事者は、少なくとも前記契約内容と前記 受諾側固有データと前記変換データと前記認証データと 求項10万至12のいずれかに記載の電子契約方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、インターネット、 バソコン通信網等のネットワークを用いたオンライン通 信によって、商品の売買やそれに伴う課金、決済等を含 む、各種の契約を行う電子契約方法に関する。

[0002]

【従来の技術】ネットワーク上の二人の当事者間で、そ ンライン通信によって各種の契約を結ぶ場合。その契約 を安全に行い、該契約の信頼性を高めるためには、契約 内容を第3者が偽造できない(Third party condition 。以下、条件Tという)、契約内容を受信者(契約の 受諾者) が偽造できない (Reciever condition。以下、 条件Rという) 契約内容を送信者(契約の申込み者) が事後否定できない (Sender condition、以下、条件S

という)というような条件が満たされることが必要であ ると一般に言われている(例えばW.Diffie及びM.E.Hell man による論文「New directions in cryptography/IE 40 FF. IT. vol.IT-22.No.6. pp.644-654, 1976.11.1 を参 昭)。特に、商品の売買契約等においては、前記条件S が不充分であると、後々の当事者間の争いの元となるこ とが多く、この条件Sを可能な限り満たすことが望まし

【0003】ところで、従来の電子契約の手法として は、例えば契約の申込み者に固有のバスワードを利用し たものが一般に普及している。

【0004】この手法では、例えばネットワーク上の契 約の申込み側当事者としてのあるユーザが、契約の受諾 50 て、このような公開鍵方式による手法では、簡易で普及

側当事者としての商品販売者から商品を購入する契約を 結ぼうとするとき、該ユーザはあらかじめ商品販売者に 登録した該ユーザの固有のバスワードを使用して該商品 販売者に商品購入の申込みをオンライン通信で行う。そ して、その申込みの通信を受けた商品販売者は、上記バ スワードに基づきユーザを認証して、該ユーザによる商 品購入やその代金支払いの申込みを受諾し、その受諾し た内容に従って商品をユーザに受け渡したり、代金請求 を行ったりする。

4

【0005】しかるに、この手法では、ユーザと商品販 売者との間で契約内容やバスワードがそのまま通信され るため、バスワードが第三者に盗用されたり、契約内容 が第三者により偽造されたりする危険性が高い。このた め、例えば前記条件Tを満たすことが難しく、信頼性の 高い契約を行うことが困難である。

【0006】また、近年では、所謂、RSA暗号を用い た公開鍵方式による電子契約の手法も知られている。 【0007】この手法では、例えば前記のような商品購 入の契約を行うとき、ユーザは、商品購入の申込み内容 を前記第三者に送って保管せしめることを特徴とする請 20 を、ネットワーク上の鍵管理局から与えられた該ユーザ に固有の秘密鍵を用いて暗号化し、それを商品販売者に 送信する。また、その暗号化された申込みを受けた商品 販売者側では、鍵管理局が公開しているユーザの公開鍵 を参照し、その公開鍵を用いて暗号化された申込み内容 を復号化する。そして、この復号化した申込み内容に基 づき、ユーザによる商品購入やその代金支払いの申込み を受諾する。この場合、ユーザの公開鍵を用いて正常に 復号化することができるのは、該ユーザの秘密鍵を用い て暗号化されたものだけであるので、商品販売者はユー の一方を契約の申込み側、他方を契約の受話側としてオ 30 ザから受けた申込み内容が正常に復号化されるか否かに よって、ユーザを認証することができる。

> 【0008】このような公開鍵方式による手法では、契 約の当事者間の通信は暗号によって行われるため、その 通信内容の機密性が確保され、第三者による契約内容の 偽造等が困難である。また、契約の申込み側当事者であ るユーザの公開総によって復号化できる暗号文は該ユー ザの秘密鍵によって暗号化されたものに限るため、ユー ザが契約事実を事後否定したり、契約の受諾側当事者で ある商品販売者が契約内容を偽造することも困難とな る。従って、前記条件T, R, Sを満たし易く、契約の 信頼性を高めることができる。

【0009】しかるに、この公開鍵方式では、一般にそ の暗号通信のためのデータ処理量が大きなものとなって 非効率なものとなり易く、また、通信に際して、その都 度、公開鍵の参照等のために鍵管理局と通信を行ったり しなければならず、手間のかかるものとなっていた。さ らに、鎌管理局では、公開鍵を厳格に保守・管理しなけ らばならないため、該鍵管理局の負担が大きく、多数の ユーザがシステムに加入することが困難である。従っ

5 性の高い電子契約システムを構築することが困難なもの となっていた。

【0010】一方、暗号通信においては、前記公開鍵方 式のように暗号化と復号化とで異なる鍵を使用する非対 称型の暗号通信方式の他、暗号化と復号化とで同じ鍵を 使用する対称型の暗号通信方式が知られている。そし て、このような対称型の暗号通信方式としては、例えば Rolf Blom による論文「NON-PUBLIC KEY DISTRIBUTION /Advances in Cryptology:Proceedings of CRYPTO '82 /Plenum Press 1983,pp.231-236 」、同じくRolf Blo 10 m による論文「An Optimal Class of SymmetricKey Ge neration Systems / Advances in Cryptology: EUROCRY PT '84 / Springer LNCS 209, 1985.pp.335-3381 、あ るいは特公平5-48980号公報もしくは米国特許第 5016276号に見られるように、あらかじめ鍵管理 局から各ユーザに、該ユーザ固有の個人継(アルゴリズ) ム)を配付しておき、通信に際しては、各ユーザが自己 の個人鍵に通信相手側の名前等の公開性の識別子を入力 することで、その通信相手側との賠号通信を行うための 共通鍵を生成することができるようにしたものが知られ 20 ている。

[0011]とのような暗号適信方式によれば、各ユーザは、時号通信を行う際には、鍵管理局との事前通信を行う除ない、自己の個人鉄に通信相手側の公前等の公開性の織別手を入力するだけで、随時、通信相手側との暗号通信用の共通銭を生成することができ、また、鍵管理局は、各ユーザの個人銭を発行すればよいだけなので、その負担も小さい。

【0012】従って、このような共通鍵による暗号通信 方式を電子契約に適用できれば、簡易で普及性の高い電 30 子契約システムを提供することができると考えられる。 【0013】しかしながら、このような共通鍵による暗 号通信方式を用いてオンライン通信による契約を行おう とした場合、その契約の両当事者が、いつでも随意に、 相手側との共通鍵を生成できるため、単に、契約内容を 共通鍵により暗号化して両当事者間で授受しただけで は、契約の信頼性を充分に確保することが困難である。 【0014】すなわち、二者間で契約を締結する場合、 その契約の信頼性を高める上で、前記条件T、R、Sが 満たされることも一つの要件として重要ではあるが、そ 40 の他に、書面による通常的な契約の場合における各当事 者の署名や捺印等。各当事者にしかなしえず、より好ま しくは、当事者以外の者が公的に認証し得るものを相手 側の当事者に与えることが重要である。しかるに、前述 のように、共通鍵を用いた暗号通信により契約を結ぼう とした場合、該共通鍵は、両当事者が随時生成すること ができるものであるため、単に、契約内容を共通鍵によ り暗号化して両当事者間で授受しただけでは、各当事者 は互いに相手側に各当事者しかなし得ないものを与える

難である。

[0015]

【発明が解決しようとする課題】本発明はかかる背景に 鑑み、契約の当事者間で、共通の鍵を使用した暗号通信 を行いつつ契約の信頼性を高めることができると共に、 簡易で普及任の高い電子契約システムを構築することが できる電子契約方法を提供することを目的とする。

[0016]

【課題を解決するための手段】本発明の電子契約システ ムははかかる目的を達成するために、ネットワーク上の 二人の当事者の一方を契約の申込み側、他方を該契約の 受諾側として、両当事者がそれぞれ所持する端末装置間 のオンライン通信により前記契約を行う電子契約方法に おいて、各当事者の端末装置に、あらかじめ前記契約を 行う相手側の当事者の識別子を入力することにより両当 事者間でのみ有効な暗号通信用の共通継を生成する手段 と、通信データの暗号・復号化を行う手段とを具備して おき、前記受諾側当事者は、前記申込み側当事者から前 記契約の締結の意思表示を受けたとき、該受諾側当事者 の端末装置により、前記申込み側当事者の識別子を入力 して該申込み側当事者との前記共通鍵を生成した後、前 記申込み側当事者には不知で該受諾側当事者に固有の受 諾側固有データを前記共通鍵を用いて暗号化して前記申 込み側当事者の端末装置に送信し、その暗号化された前 記受諾側固有データを受信した前記申込み側当事者は、 該申込み側当事者の端末装置により、前記受諾側当事者 の識別子を入力して該受諾側当事者との前記共通鍵を生 成した後、その共通鍵を用いて前記暗号化された受諾側 固有データを復号化し、さらに、前記受諾側当事者と契 約しようとする契約内容を、前記復号化した受諾側固有 データを継として用いて暗号化した後、その暗号化した 契約内容を前記受諾側当事者の端末装置に送信すること により前記受諾側当事者に前記契約を申込み、前記受諾 側固有データを鍵として暗号化された前記契約内容を受 信した前記受諾側当事者は、該受諾側当事者の端末装置 により、前記暗号化された契約内容を該受諾側当事者の 前記受諾側固有データを讎として用いて復号化し、その 復号化した前記契約内容に基づき、前記契約を受諾する ことを特徴とする。

【0017】かめる本発別によれば、前記受諸側当事者は、前記申込み側当事者から突為の締結の申込みを受けたとき、該受諸側当事者に固有で且つ申込み側当事者とは不知の前記受諸側固有データを、申込み側当事者との前記共進變を用いて暗号化して、申込み側当事者の必事者をの表別に送信する。この場合、申込み側当事者のの通信は、受諸側当事者の適信相手である申込み側当事者の適信相手である申込み側当事者の適別子を入力することで生成される。

は互いに相手側に各当事者しかなし得ないものを与える 【0018】一方、上記のように暗号化された前記受諾 ことができず、契約の信頼性を充分に確保することが困 50 側固有データを自身の端末装置で受信した前記申込み側 当事者は、その暗号化された受諾側固有データを受諾側 当事者との前記共通謀を用いて復号化する。この場合、 受諾側当事者との共通謀は、申込み側当事者の端末装置 に受諾側当事者の氏名等の識別子を入力することで生成 される。

7

【0019】尚、各当事者が前述の如く通信相手側との 共通鍵を生成するために必要な各当事者の識別子は、各 当事者の氏名、住所、ネットワーク上のメールアドレ ス、ドメイン名、あるいはそれらを組み合わせたもの 等、各当事者に固有で且つ公開性のあるものを使用す る。

【0020】次に、上記のように受諾側固有データを復 号化した申込み側当事者は、その受諾側固有データを鍵 として、前記契約内容を暗号化して受諾側当事者の端末 装置に送信し、これにより前記契約を受諾側当事者に申 し込む。そして、このように受諾側固有データを鍵とし て暗号化された前記契約内容を自身の端末装置で受信し た受諾側当事者は、自身が所持する前記受諾側固有デー タを鍵として、該契約内容を復号化し、その復号化した 契約内容に基づき申込み側当事者との契約を受諾する。 【0021】とのような契約を行う本発明の電子契約方 法によれば、申込み側当事者は、受諾側当事者に固有 で、しかも該申し込み側当事者が事前には知り得ない受 諾側固有データを鍵として契約内容を暗号化して、受諾 側当事者に契約を申し込むので、受諾側当事者は、自身 が独自に指定した独特な方式で申込み側当事者からの契 約の申込みを受けることとなる。このため、該受諾側当 事者にとっては、申込み側当事者による契約の申込みの 信頼性が高まる。同時に、申込み侧当事者は、受諾側当 事者が独自に指定した方式に従って契約を申し込むこと 30 となるため、契約の事後否定をしにくくなる。また、受 諾側当事者から申込み側当事者への前記受諾側固有デー タの暗号通信のための前記共通鍵は、両当事者がそれぞ れ各別に自身の端末装置に相手側の識別子を入力するだ けで両当事者が共有することができ、さらに、申込み側 当事者から受諾側当事者への前記契約内容の暗号通信の ための鍵は、その鍵としての前記受諾側固有データを受 諾側当事者から申込み側当事者に前記共通鍵により暗号 化して与えるだけで、両当事者が共有することができる ので、鍵管理局等の第三者の関与を伴うことなく、両当 40 事者だけで、支障なく契約のための通信を行うことがで きる。さらには、両当事者間の通信は暗号通信によって 行われるので、その通信データ(受諾側固有データ及び 契約内容) の部外者に対する機密性が保たれる。

【0022】従って、本発明によれば、契約の当事者間 で、共通の鍵を使用した暗号通信を行いつつ契約の信頼 性を高めることができると共に、簡易で普及性の高い電 子契約システムを構築することができる。

【○○23】かかる本発明では、前記受諾側当事者は、 【○○28】さらに、本発明では、前記申込み側は、前 前記受諾側固有データを暗号化して前記申込み側当事者 50 記契約を前記受諾側当事者に申し込む際に、該申込み側

に送信する前に、該受話側当事者の端末装置により、一 回性の数を視として該煙が適取不能な乱数を生成し、そ の生成した乱数を前記受活制固有データとして用いる とが好ましい。ここで、前記一回性の数は、再現性がな く、もしくは再現性に極めて乏しい数である。

8

【0024】 このように空流削当事者の端末装置で一個 性の数を種として生成した乱数を前記空流削固有データ として用いることで、受流削当事者における流受流削固 有データの独自位が確まり、このような受流削固有デー 109を拠として、前記申込み削当事者から前記契約内容を 暗号化して受流削当事者が送信することで、その契約内 客に基づく、両当事者間の契約の信頼性が効果的に高ま

【0025】 この場合、前記乱数の種となる前記一回性の数は、例えば前記支護期当事者の端末装原における人 あ的人力場件の時間的タイミンバを基づき止攻する。こ のように、受講側当事者の端末装原における人為的入力 操作(例えばある文章や語句を入力する操作)の時間的 タイミングに基づき生成される数は、人間による操作の おいまいさによって、偶然的で予想のつかないものとな る。従って、再現性がなく、もしくは再現性に触めて乏 しい一回性の数を的確に生成するととかでき、その数を 種として生成した乱数を受話側固有データとして使用す ることが、該受話側固有データの独自性を良好に確保す ることができる。

[0026]また、本発明では、前記申込み側当本者 は、前記受話側当事者に前記契約の締結の意思表示をす るとき、前記契約内容又はその根要を示す予備契約内容 を、前記受話側当事者との前部共通数を用いて該申込み の端末狭置により暗号化して前記受話側当事る の端末狭置により暗号化して前記受話側当事る の端末狭置により暗号化して前記受話側 約内容又は予備契約内容を接受話側当事者の端末装置に より復号化たものと、前記共通域を用いで暗号化された前記契 約り容子は予備契約内容を接受話側固有デッを強と で暗号化された前記契約内容を被受話側当事者の端末装 置により復号化とものとを順合して、該契約内容を確 認てより復号化とものとを順合して、該契約内容を確 認する。

【0027】 このようは、申込み側当事者が、受索側当 事核に契約の締約の意思表示を行う際は、前法地議と 用いた暗号通信によって、前法契約内容又はその候要を 示す予備契約内容を支添削当事体に与えておくことで、 受索側当事者は、最終的に契約を不満するに限して、前 記共通鍵を用いて暗号化された前記契約内容又は予備契 約内容を復号化したものと、前法受添削固有データを旋 して暗号化された前記契約内容を復号化したものと 服合して、それらの整合性を確認した上で、契約を承満 することかでき、該受添削当事者なこって、申込み削ま 事者との契約の信頼性をより、帰裔めることができる。 【0028】さらに、未発明では、南部中込み側は、前 2000年以上は1900年以上1900年の。 2001年の日本の表示を一般には、1900年の表示と 当事者の端末装置により、少なくとも前記契約内容に、 該申込み側当事者及び前記受諾側当事者以外の公証能力 を有する第三者が認証可能な該申込み側当事者に固有の 秘密鍵に基づく加工を施して該契約内容に固有で日つ申 込み側当事者に固有の認証データを生成し、その生成し

た認証データを前記受諾側当事者に送信する。

【0029】とのように、前記申込み側当事者が受諾側 当時者に契約を申し込む際に、前記契約内容に、前記申 込み側当事者に固有でしかも前記第三者が認証可能な秘 密鍵に基づく加工を施して、該契約内容に固有で且つ申 10 込み側当事者に固有の認証データを生成し、それを受諾 側当事者に送信することで、受諾側当事者には、前記契 約内容に申込み側当事者が公的な署名もしくは捺印を施 したものに相当する認証データが申込み側当事者から与 えられることとなる。これにより、両当事者にとって、 契約の信頼性がより強固なものとなる。

【0030】との場合、前記認証データは、前記契約内 容のデータもしくは該契約内容を前記受諾側固有データ を鍵として暗号化してなるデータ、又はこれらのデータ に契約の申込みの日時に応じたデータを付加してなるデ 20 ータを、前記秘密継により定まる一方向性関数により変 換する。

【0031】あるいは、前記認証データは、前記契約内 容のデータもしくは該契約内容を前記受諾側固有データ を鍵として暗号化してなるデータ、又はこれらのデータ に契約の申込みの日時に応じたデータを付加してなるデ ータを、所定の一方向性関数により変換した後、その変 換データを前記秘密鍵により暗号化することにより生成 する.

【0032】これによれば、前記契約内容もしくはこれ 30 を前記受諾側固有データを鍵として暗号化したもの。又 はこれらに契約の日時を応じたデータを付加したもの (以下、ここでは契約内容等と称する)と申込み側当事 者とに固有の認証データを的確に生成することができ る。また、認証データの生成に際して、契約内容等を一 方向性関数を用いて変換するので、生成した認証データ を受諾側当事者に与えた後に、例えば申込み側当事者が 契約内容を改ざんしようとしても、該申込み側当事者 は、受諾側当事者に与えた認証データと整合するように 契約内容を改ざんすることは難しく、申込み側当事者が 40 契約内容を事後否定することは困難なものとなる。ま た。前記認証データは、申込み側当事者の秘密鍵に基づ いて生成されるので、例えば該申込み側当事者が、受け 取った認証データに整合するように契約内容を改ざんす ることも困難である。従って、前記契約の信頼性を両当 事者間で効果的に高めることができる。

【0033】尚、前記契約の申込みの日時に応じたデー タを付加する場合、前記契約の申込みの日時に応じたデ 一タは、該日時を示す数値を前記一方向性関数又は該一 方向性関数とは異なる一方向性関数により変換してなる 50 換データを通信する場合、前記契約の締結後に、前記申

10 データであることが好ましい。このように契約の日時を 一方向性関数により変換しておくことで、後に、契約の 申込みの日時を改ざんしよとしても、その改ざんが困難 なものとなる。

【0034】前述のように前記契約内容等を所定の一方 向性関数により変換した後、その変換データを前記秘密 鍵を鍵として暗号化する場合、前記申込み側当事者は、 前記契約を前記受諾側当事者に申し込む際に、前記一方 向性関数により得られた前記変換データを前記受諾側当 事者の端末装置に送信し、該変換データを受信した前記 受諾側当事者は、該受諾側当事者の端末装置により、前 記受諾側固有データを鍵として復号化した前記契約内容 を、前記申込み側当事者の一方向性関数と同一の一方向 性関数により変換し、さらに、前記契約を受諾する際 に、前記受諾側当事者の端末装置から送信されてきた前 記変換データと、前記受諾側固有データを継として復号 化した前記契約内容を前記申込み側当事者の一方向性関 数と同一の一方向性関数により変換してなるデータとを 照合して前記変換データを確認することが好ましい。

【0035】このように前記契約内容等を申込み側当事 者が所定の一方向性関数により変換して成る変換データ を受諾側当事者に送信し、また、受諾側当事者にあって は、前記受諾側固有データを鍵として復号化した前記契 約内容を申込み側当事者と同じ一方向性関数によって変 換してなるデータと、前記受諾側当事者から送られてき た変換データとを昭合することで、前記変換データが正 式な契約内容(受諾側固有データを鍵として復号化した 契約内容) に基づいて生成されたものであるか否かを確 認することができる。これにより、契約の信頼性をさら に高めることができる。

【0036】尚、前記寥壊データの通信においては、前 記申込み側当事者は、前記変換データを、該申込み側当 事者の端末装置により前記受諾側固有データを鍵として 暗号化して前記受諾側当事者の端末装置に送信し、前記 受諾側当事者は、その暗号化された変換データを該受諾 側当事者の端末装置により前記受諾側因有データを継と して復号化することが好ましい。

【0037】また、前記認証データの通信においては、 前記申込み側当事者は、前記認証データを、該申込み側 当事者の端末装置により前記受諾側固有データを鍵とし て暗号化して前記受諾側当事者の端末装置に送信し、前 記受諾側当事者は、その暗号化された認証データを該受 諸側当事者の端末装置により前記受諾側固有データを鍵 として復号化することが好ましい。

【0038】このように契約の信頼性を高める上で重要 な前記変換データや認証データを暗号化して通信すると とで、該変換データや認証データの部外者に対する機密 性を確実に確保することができる。

【0039】また、契約に際して、前記認証データや変

込み側当事者及び受諾側当事者は、少なくとも前記契約 内容と前記受諾側固有データと前記変換データと前記認 証データとを前記第三者に送って保管せしめることが特 に好消である。

【0040】とのように、各当事者が前記契約内容や前 記受諾側固有データ、前記変換データ、前記認証データ をこれらの当事者から中立的な第三者に送って保管せし めることで、契約の効力を確実なものとすることができ

[0041]

【発明の実施の形態】本発明の第1の実施形態を図1乃 至図3を参照して説明する。図1は本実施形態の電子契 約方法を適用した電子契約システムの全体的構成を示す 説明図、図2は本実施形態において契約を行う当事者が 所持する端末装置の機能的構成を示すブロック図、図3 は本実旅形態で契約を行う際の処理手順を示すフロー図

【0042】図1を参照して、本システムでは、複数の ユーザーA. B. …がそれぞれ所持する端末装置1a. 1 b, … と、暗号通信用の鍵の発行等を担う鍵管理局C 20 の端末装置2と、暗号通信用の鍵の認証等を行う公証人 Sの端末装置3とがインターネット、パソコン通信網等 のネットワーク4を介して相互に通信可能に接続されて いる。各端末装置1a.1b.…,2.3は、パソコン 等のコンピュータマシンや通信機器、あるいはそれらに 付帯したソフトウェア等により構成されている。 この 場合、各ユーザーA、B、…には、他の任意のユーザー との間での暗号通信用の共通鍵を生成するための各ユー ザーA、B、…に固有の共通鍵生成用アルゴリズム X, X, X, …があらかじめ鍵管理局Cから配付される 30 と共に、公証人Sとの間での暗号通信用の共通鍵K... K... …が各ユーザーA、B、…に固有の秘密鍵として あらかじめ鍵管理局Cから配付されている。それらの共 通鍵生成用アルゴリズムX , X , ... や秘密鍵K , , , K.s., …は、それぞれ各ユーザーA, B, …の端末装置 1 a. 1 b. ··· (以下, 必要に応じて端末装置1と総称 する) に保管されている。

【0043】また、前記公証人Sには、任意のユーザー A. B. …との間での暗号通信用の共通鍵K***、K*** の該公証人Sに固有の共通総生成用アルゴリズムX。が あらかじめ鍵管理局Cから配付され、それが公証人Sの 端末装置3に保管されている。これにより、公証人S は、必要に応じて、自身の共通鍵生成用アルゴリズムX 、を用いて、各ユーザーA、B、…との共通鍵K,s、K ... …を生成し、それを各ユーザーA. B. …が所持す る秘密線 K... K... …と昭合することで、各ユーザー A. B. …の秘密縦K... K... …を認証することがで きるようになっている。

が所持する共通鍵生成用アルゴリムX., X., X 。は、前述のRolf Blom の論文や特公平5-48980 号公報、米国特許第5016276号に見られるものの ように、通信相手側の名前、住所等、その通信相手に固 有で公開性のある識別子を入力することでその通信相手 側との暗号通信用の共通鍵を生成するものである。

【0045】図2に示すように、各ユーザーA、B、… の端末装置1には、そのハードウェアやソフトウェアに よる機能的構成として、乱数を生成する乱数生成手段5 10 と、前述の如く通信相手側の識別子を入力することで前 記共通鍵生成用アルゴリズムX. X. . … により、そ の通信相手側との暗号通信用の共通鍵を生成する共通鍵 生成手段6と、該共通鍵生成手段6により生成される共 通鍵や前記乱数生成手段5により生成される乱数を鍵と して、所謂、鍵共有方式による通信データの暗号化・復 号化を行う暗号・復号手段7と、 通信データの送信及び 受信を行う通信手段8と、後述の契約のための各種デー タの生成等の処理を担う契約処理システム9 (詳細は後 述する)とが備えられている。

【0046】との場合、暗号・復号手段7は、例えば3 段のDES (Data Encryption Standard) により構成さ れ、通信手段8は、モデムや通信処理用のソフトウェア により構成されている。

【0047】また、乱数生成手段5は、一回性の数を種 として、前記暗号・復号手段7に対する鍵として使用可 能な乱数を生成するものである。具体的には、診乱数生 成手段5により乱数を生成するに際しては、例えば端末 装置1のユーザーにより、ある語句もしくは文章等が図 示しないキーボードから端末装置1に入力され、このと き、乱数生成手段5は、その入力操作のタイミング(例 えば各単語の入力時刻や各単語の入力の時間間隔)を計 測する。この入力操作のタイミングの計測値は、あいま いさを有する人為的な入力操作に基づくため、偶然的で 再現性のない一回性の数に相当するものとなる。そし て、乱数生成手段5は、その入力操作のタイミングの計 測値を種として、該計測値を前記暗号・復号手段7の暗 号化・復号化のための鍵として使用可能なデータに変換 することで、乱数を生成する。この場合、前記計測値を 乱数に変換するに際しては、例えばハッシュ関数等の一 ··· (=各ユーザーA、B、 ··· の秘密鍵)を生成するため 40 方向性関数による変換を行うことで、その変換結果とし て得られた乱数からその種である前記計測値を逆算する ことができないものとされる。このようにして乱数生成 手段5により生成する乱数は、各ユーザーA、B、…同 士の後述の契約に際して、その契約の受諾側当事者とな るユーザー側の端末装置1において、該受諾側当事者に 固有で、契約の申込み側当事者には予想のつかない受諾 側固有データとして生成されるものである。

【0048】以上のような構成を有する本実施形態のシ ステムでは、例えばユーザーAがユーザーBから商品を 【0044】とこで、各ユーザーA、B、…や公証人S 50 購入したり、サービスの提供を受けるための契約等、ユ

申し込む。

ーザーA を契約の申込み側当事者、ユーザーBを契約の 受諾側当事者とした契約を両者間で締結する場合に、そ の契約は次のようにして行われる。

[0049] すなわち。図3を参照して、まず、契約の 申込み側当事者であるユーザーAは、自身の端末装置 1 私において、契約の受済側当者であるユーザーBの識 別子を入力し、そのユーザーBの識別子と前記共通鍵生 成用アルゴリスムX。とから前記共通鍵生成手段8によ り、ユーザーBとの共通段K4。を生成する(STEP1 a).

【0050】次いで、ユーザーBと締結しようとする契約内容(これはユーザームが端末装置1a上で別途作成しておく)を、端末装置1aの暗号・後号手段7たし、5の時号化した契約内容を通信手段8を介してユーザーBの端末装置1bに送信する(STEP2a)。これにより、ユーザーAは、ユーザーBに対して、契約の締結の電理表示を行う。

[0051] 尚、この意思表示のために暗号化して送信 データ及び契約内容を取得する(STEP5b)。ささる内容は、ユーザー人が最終的にユーザーBと締結し 20 に、ユーザーBはSTEP5bで取得した契約内容と ようとする契約内容そのものでなくてもよく、該契約内 容の保度 (骨子)を表した予備的な内容のものであって EP6b)、それらの内容の整合を確認した上で、ユーザーAの方衡がの如く申し込まれた契率を学長し、ST

【0052】一方、上記の送信を受けたユーザーBは、自身の端末装置1bにおいて、ユーザーAの識別子を入力し、そのユーザーAの識別子と前記共通整生成用アルゴリズムX、とから南記共通整生成長段8により、ユーザーAとの共通製K・4を生成する(STEP1b)。 【0053】次いで、ユーザーBは、前記裁単な成手段

、ロンロ3 、のパン、エーター DBA、 pmlcnbactのでは ちによって、前述の如く該ユーザーBの端末装置 1 b へ 30 の入力操作のタイミングに基づく一回性の数(入力操作 のタイミングの計測値)を種とした乱数を受請側固有デ ータとして生成する(STEP 2 b)。

[0054]そして、ユーザーBは、端末装置[1006]号・復号手段7により、STEP[2]bで生成した乱数 を、STEP[1]bで生成した共通聲[3]4に、その略号化した乱数を通信手段[3]8を介してユーザーAの端末装置[1]4に送信する(STEP[3]b)。

【0055】にの暗号化された乱数を受信したユーザー Aは、その暗号化された乱数を、自身の端末装置1aの 40 暗号・復写手段7によって、前記STEP1aで生成し た共通謎K.,を用いて復写化する(STEP3a)。 【0056】また、ユーザーAは、自身の端末装置1a の前記契約理システムのほとり、ユーザーBと締結し ようとする契約内容と該ユーザーAとに関有の認証デー タを生成する(STEP4a)。すなわち、契約処理シ ステム8は、ユーザーAの前記経密製K、。をバラメター として決定される一方向性関数としてのハッシュ関数を 有しており、認証データの生成指示がユーザーAから与 またれたもと、アルシュと関数ともの機能がなかが機。

することで、認証データ (ハッシュ値) を生成する。こ のように生成される認証データは、契約内容を、ユーザ ーAの秘密鍵K₃、により定まるハッシュ関数によって変 検したものであるため、契約内容とユーザーAとに固有 のものとなる。

【0057】次いで、ユーザーAは、このようにして生成した認証データとその元文である契約内容とを一括したものを、端末装置1aの時号・復号手段でによって、 前記STEP3aで復号した乱数(受著側固有データ) 10を提として暗号化し、その暗号化した認証データ及び契 対内容とユーザーBの端末装置1bに送信する(STE P5a)。これによりユーザーAはユーザーBに契約を

(0058]上級のように暗号化された認証データ及び契約内容を受信したユーザーBは、その暗号化された認証データ及び契約内容を受信したユーザーBは、その暗号化を得号性をして復号化することで、暗号化されていない本来の認証データ及び契約内容を取得する(STEP5h)。さらに、ユーザーBはSTEP5bで現代した契約内容と、簡配STEP2bで取得した契約内容とを照合し(STEP6b)、それら内内容の整合を確認したで、ユーザーAから前述の如く申し込まれた契約を受話し(STEP7b)、これによりユーザーA、B間の契約が成立する。

【0059】尚、ユーザーAは、前配STEP3 aで信号化した乱数や、STEP5 a で暗号化する前の認証データ及び契約内容を保管しておき、ユーザーBは、STEP3 b で生成した乱数もしくはこの乱数の種とした一間性の数や、STEP5 b で優外化した認証データ及び契約内容を保管しておく。このような本実地形態の電子契約によれば、ユーザーBに固有で、しかもユーザーAには利ちない一回性の数を確として生成した乱数をユーザーAに与え、この乱数を領として暗号化された数をユーザーAに与え、この乱数を領として暗号化された。カーザーBに関係の方式で、ユーザーAの分別に対象が内容なユーザーAに対して指定した該ユーザーBに固有の方式で、ユーザーAの分別に対象が内容に従った契約の単立を受けることとなる。

【0060】このため、ユーザーBにとっては、ユーザーAによる契約の締結の意思が明確なものとなる。同時に、ユーザーAによれはユーザーBにより指定された無特の方式でユーザーBに契約を申し込むてととなるため、契約事実を事後否定しにくくなる。従って、ユーザーBにとって、ユーザーAから申し込まれた契約の信頼性が高まる。

ステム9は、ユーザーAの前記秘密製K、& をバラメター 【0061】さらに、ユーザーAは、ユーザーBに最初 として決定される一方向性関数としてのハッシュ関数を 有しており、認証データの生成指示がユーザーAから与 えられたとき、このハッシュ関数なより契約内容を変換 50 ユーザーBに与えておくため、ユーザーBは、最終的に ユーザーAとの契約を受諾するに際して、最初に受け取 った契約内容もしくはその概要(STEP2bで復号化 したもの)と、最終的に受け取った契約内容(STEP 5 b で復号化したもの) とを照合して両者の矛盾の有無 を確認した上で、ユーザーAとの契約を受諾することが でき、これによっても、ユーザーAとの契約の信頼性が 高まる。

【0062】また、ユーザーAは、自身に固有の秘密鍵 K., によって定まるハッシュ関数(一方向性関数)によ って、契約内容を変換してなる認証データをユーザーB 10 に与えるため、ユーザーA、Bの両者にとっての契約の 信頼性が一層強固なものとなる。

【0063】すなわち、前記認証データは、ユーザーA に固有の秘密鍵K、なよって定まるハッシュ関数(一方 向性関数) によって、契約内容を変換したものであるた め、ユーザーAと契約内容とに固有で、しかも、ユーザ Bには生成することができないものである。そして、 ユーザーAの秘密鍵K。は、ユーザーA、Bの両者から 中立的な立場にある前記公証人Sが必要に応じて認証可 AからユーザーBに与えるということは、ユーザーA が、ユーザーBと締結する契約内容に公的な署名もしく は捺印を施したものをユーザーBに与えるということを 意味する.

【0064】 この場合、ユーザーBは、ユーザーAから 認証データを受け取った時点では、その認証データが適 正なものであるか否かは判らないものの、必要に応じて 公証人Sによって、ユーザーBあるいはユーザーAが保 管している契約内容をユーザーAの秘密鍵K、スにより定 からユーザーBに与えられた認証データと昭合すること で、ユーザーAからユーザーBに与えられた認証データ の真偽を証明してもらうことができる。

【0065】また、ユーザーBは、認証データに反映さ れるユーザーAの秘密鍵Ksaを知らないため、仮にユー ザBがユーザーAとの契約の締結後に、ユーザーAから 受け取った契約内容を改ざんしようとしても、その改ざ んした契約内容と整合するような認証データを生成する ことはできず、その結果、ユーザーBによる契約内容の 改ざんができない。

【0066】さらに、前記認証データは契約内容を一方 向性関数としてのハッシュ関数により変換したものであ るため、仮に、契約後にユーザーAが契約内容を改ざん しようとしても、ユーザーBに与えた認証データと整合 するようにユーザーAが契約内容を改ざんすることも困 難である。

【0067】従って、前述のような認証データをユーザ ーAからユーザーBに与えることで、該ユーザーA、B の両者にとって、契約の信頼性が強固なものとなる。

の通信は、共通鍵K...あるいは乱数を鍵とした暗号通信 によって行われるため、契約内容や認証データの部外者 に対する機密性が確保される。この場合、前記乱数の暗 号通信のための前記共通鍵K_{**}は、各ユーザーA, Bが 自身の端末装置1a, 1bの共通鍵生成手段6に相手側 の識別子を入力するだけで鍵管理局C等の関与を伴うこ となく、生成することができ、また、最終的な契約内容 や認証データの暗号通信を行うための鍵として使用する 乱数は、ユーザーBが自身の端末装置1bの乱数生成手 段5により生成し、それを共通鍵Kxxにより暗号化して ユーザーAの端末装置1aに送信するだけで、ユーザー A. Bの両者で共有することができる。

【0069】従って、両ユーザーA、Bは、契約のため の通信を簡単に行うことができる。また、鍵管理局C は、各ユーザA, B, …に共通鍵生成用アルゴリムや秘 密継K... K... …を配付した後は、公開継方式の場合 のような鍵の保守・管理等を行う必要がないため、該鍵 管理局Cの負担は小さい。

【0070】とのため、本実施形態の電子契約を行うシ 能なものである。このため、前記認証データをユーザー 20 ステムを簡易で普及性の高いものとすることができる。 【0071】次に本発明の第2の実施形態を図4を参昭 して説明する。尚、本実施形態は、前記第1の実施形態 のものと、システム構成は同一であるので、構成部分に ついては、図1及び図2の参照符号を用いて説明を省略

【0072】図4を参昭して、本実施形態では、二人の ユーザーA. B間で、前記第1の実施形態と同様の契約 を締結する場合、該第1の実施形態と全く同様に、ユー ザーAからユーザーBへの契約の締結の意思表示と、こ まるハッシュ関数で変換してもらい、それをユーザーA 30 れに続くユーザーBからユーザーAへの乱数(受諾側固 有データ)の受け渡しとが行われる(ユーザーA側のS TEP1a~STEP3a及びユーザーB側のSTEP 1b~STEP3b).

> 【0073】一方、ユーザーBから乱数を受け取ったユ ーザーAは、その端末装置1aの契約処理システム9に より、ユーザーBと締結しようとする契約内容に固有で 目つ該ユーザーAに固有の認証データを次のように生成 する。

【0074】すなわち、ユーザーAの端末装置1aの契 40 約処理システム9とユーザーBの端末装置1bの契約処 理システム9とは同一のハッシュ関数(一方向性関数) を有しており、ユーザーAの端末装置1aの契約処理シ ステム9はユーザーAから認証データの生成指示が与え られたとき、ユーザーAがユーザーBと締結しようとす る契約内容を、まず、上記ハッシュ関数により変換する (STEP4a).

【0075】尚. 上記のようなハッシュ関数は、あらか じめ全てのユーザーA、B、…について同一として設定 しておいてもよいが、例えば、それらのユーザー同士が 【0068】また、契約に際しての両ユーザーA、B間 50 契約を締結する際に使用する共通鍵K.s.、…や乱数をバ ラメータとして契約の都度、設定するようにしてもよ

【0076】次いで、ユーザーAの契約処理システム9 は、STEP4aの変換により得られた変換データ(ハ ッシュ値)を、前記暗号・復号手段7によって、ユーザ ーAの秘密鍵K。こにより暗号化せしめることで、認証デ ータを生成する(STEP6a)。この場合、前記変換 データをユーザーAの秘密鍵K.,,により暗号化して認証 データを生成することで、該認証データは契約内容とユ ーザーAとに固有のものとなる。

【0077】 このようにして、認証データを生成した 3. スーザーAは、その認証データと、該認証データを 生成する過程で得られた変換データと、これらの元文で ある契約内容とを、STEP3aで復号化して得た乱数 を鍵として、暗号・復号手段7により暗号化し、その暗 号化した認証データ、変換データ及び契約内容をユーザ Bの端末装置1bに送信する(STEP5a)。

【0078】また、暗号化された認証データ、変換デー タ及び契約内容を受信したユーザーBは、その暗号化さ れた認証データ、変換データ及び契約内容を、それぞれ 20 る。 STEP3bで生成した乱数を鍵として、暗号・復号手 段7により復号化することで、暗号化されていない本来 の認証データ、変換データ及び契約内容を取得する(S TEP5b)。そして、ユーザーBはSTEP5bで取 得した契約内容と、前記STEP2bで取得した契約内 容とを暗合し(STEP6b)、それらの内容の整合を 確認する。

【0079】さらに、ユーザーBは、自身の端末装置1 bの契約処理システム9によって、STEP5bで取得 り変換し(STEP7b)、その変換により得られたデ ータと、STEP5bで取得した変換データとを暗合し (STEP8b)、両者のデータが一致しているか否か

【0080】そして、STEP6bで契約内容の整合性 が確認され、目つSTEP8bで変換データの一致が確 認されると、ユーザーBはユーザーAから与えられた契 約内容に従ってユーザーBとの契約を受諾する(STE P9h).

【0081】尚、ユーザーAは、前記STEP3aで復 40 号化した乱数や、STEP5aで暗号化する前の認証デ ータ、変換データ及び契約内容を保管しておき、ユーザ -Bは、STEP3bで生成した乱数もしくはこの乱数 の種とした一回性の数や、STEP5bで復号化した認 証データ、変換データ及び契約内容を保管しておく。 【0082】このような本実施形態の電子契約によれ は、ユーザーBからユーザーAへの乱数の受け渡しや。 ユーザーAからユーザーBへの認証データの受け渡し等 によって、前記第1の実施形態と同様の作用効果を奏す ることができる。

【0083】さらに本実施形態では、ユーザーA側で認 証データを生成する際に、契約内容をユーザーB側と同 じハッシュ関数により変換してなる変換データをユーザ ーAからユーザーBに与え、ユーザーB側で、その変換 データを確認することで、契約の信頼性をさらに高める ことができる。すなわち、ユーザーB側で、ユーザーA から送られてきた契約内容をハッシュ関数により変換し てなるデータと、ユーザーAから送られてきた変換デー タとが一致するということは、ユーザーAが変換データ 10 を生成し、さらには認証データを生成する際の元文とし た内容と、ユーザーAがユーザーBに送った契約内容と が一致することを意味する。従って、ユーザーB側で、 ユーザーAから送られてきた契約内容をハッシュ関数に より変換してなるデータと、ユーザーAから送られてき た変換データとを照合して、それらの一致を確認するこ とで、ユーザーB側では、ユーザーAが認証データを生 成するに際して、正しい契約内容からハッシュ関数によ り変換データを生成したか否かを確認することができ、 これにより、契約の信頼性をより一層高めることができ

18

【0084】次に、本発明の第3の実施形態を図5を参 瞬して説明する。尚、本実施形態は、前記第1及び第2 の実施形態のものと、システム構成は同一であるので、 構成部分については、図1及び図2の参照符号を用いて 説明を省略する。

【0085】図5を参照して、本実施形態では、二人の ユーザーA、B間で、前記第1及び第2の実施形態と同 様の契約を締結する場合、該第1及び第2の実施形態と 全く同様に、ユーザーAからユーザーBへの契約の締結 した契約内容をユーザーA側と同一のハッシュ関数によ 30 の意思表示と、これに続くユーザーBからユーザーAへ の乱数 (受諾側固有データ) の受け渡しとが行われる (ユーザーA側のSTEP1a~STEP3a及びユー ザーB側のSTEP1b~STEP3b)。

> 【0086】一方、ユーザーBから乱数を受け取ったユ ーザーAは、その端末装置1aの契約処理システム9に より、ユーザーBと締結しようとする契約内容に固有で 目つ該ユーザーAに固有の認証データを次のように生成 する。

【0087】すなわち、ユーザーAは、ユーザーBへの 契約の申込みの日時を、前記第2の実施形態と同様にユ ーザーB側と同一のハッシュ関数を有する前記契約処理 システム9に入力し、該契約処理システム9のハッシュ 関数によって契約の申込みの日時を変換して成るタイム スタンプ (契約の申込みの日時に応じたデータ)を生成 する(STEP4a)。

【0088】そして、ユーザーAは、STEP4aで生 成したタイムタンプと、ユーザーBと締結する契約内容 とを合わせたものを、契約処理システム9のハッシュ関 数によって変換して、変換データ (ハッシュ値)を生成 50 し (STEP5a)、さらにその変換データを前記第2

の実施形態と同様に、ユーザーAの秘密鍵K。、により暗 号化することで認証データを生成する(STEP7 a).

【0089】次いで、ユーザーAは、契約内容と、タイ ムスタンプと、変換データと、認証データとを、STE P3aで復号化して得た乱数を鍵として、暗号・復号手 段7により暗号化し、その暗号化した契約内容、タイム スタンプ、変換データ及び認証データをユーザーBの端 末装置1bに送信する(STEP6a)。

【0090】また、暗号化された契約内容、タイムスタ 10 ンプ、変換データ及び認証データを受信したユーザーB は、その暗号化された契約内容、タイムスタンプ、変換 データ及び認証データを、それぞれSTEP3bで生成 した乱数を鍵として、暗号・復号手段7により復号化す ることで、暗号化されていない本来の契約内容、タイム スタンプ、変換データ及び認証データを取得する (ST EP5b)。そして、ユーザーBはSTEP5bで取得 した契約内容と、前記STEP2bで取得した契約内容 とを照合し (STEP6b)、それらの内容の整合を確

【0091】さらに、ユーザーBは、自身の端末装置1 bの契約処理システム9によって、STEP5bで取得 した契約内容とタイムスタンプとを合わせたものをユー ザーA側と同一のハッシュ関数により変換し(STEP 7 b)、その変換により得られたデータと、STEP5 bで取得した変換データとを紹合し(STEP8b). 両者のデータが一致しているか否かを確認する。

【0092】そして、前記第2の実施形態と同様に、S TEP6bで契約内容の整合性が確認され、且つSTE はユーザーAから与えられた契約内容に従ってユーザー Bとの契約を受諾する(STEP9b)。

【0093】尚、ユーザーAは、前記STEP3aで復 号化した乱数や、STEP5aで暗号化する前の認証デ ータ、変換データ及び契約内容と、タイムスタンプもし くは該タイムスタンプの元とした契約の申込みの日時と を保管しておき、ユーザーBは、STEP3bで生成し た乱数もしくはこの乱数の種とした一回性の数や、ST EP5bで復号化した認証データ、変換データ、契約内 容及びタイムスタンプを保管しておく。

[0094] さらに、本実施形態では、ユーザA及びB は、上記のように保管するデータを公証人Sに送って保 管せしめる。この場合、各ユーザA、Bが公証人Sにデ ータを送るに際しては、それぞれ、公証人Sとの共通鍵 Ksa, Ksa (= 各ユーザA, Bの秘密鍵) を使用した暗 号诵信によって、データを公証人Sに送る。

【0095】とのような本実施形態の電子契約によれ ば、ユーザーBからユーザーAへの乱数の受け渡しや、 ユーザーAからユーザーBへの認証データの受け渡し等

ることができる。さらに、前記第2の実施形態と同様 に、ユーザーB側で、変換データの確認を行うことで、 契約の信頼性を高めることができる。

【0096】また、本実施形態では、変換データや認証 データには、契約内容に加えて、ユーザーAによる契約 の申込みの日時が反映されるため、それらのデータは契 約内容のみならず、ユーザーAによる契約の申込みの日 時にも固有のものとなり、それらのデータに基づく契約 の信頼性がより強固なものとなる。特に、本実施形態で は、契約の申込みの日時をそのまま使用して、変換デー タや認証データを生成するのではなく、該日時をハッシ ュ関数により変換した上で、それを変換データや認証デ ータに反映させるため、例えばユーザーAがユーザーB に送ったタイムスタンプと整合するように契約の申込み の日時を偽ったりすることが困難であり、その結果、そ のタイムスタンプがユーザーAによる契約の申込みの日 時を確定する上で有効なものとなる。

【0097】さらに、本実施形態では、各ユーザーA。 Bは、契約内容はもちろん、前記乱数もしくはその種で 20 ある一回性の数、認証データ、変換データ、並びに、タ イムスタンプもしくはその元となる契約の申込みの日時 を公証人Sに送って保管せしめるので、ユーザーA、B 間の契約の事実を確実なものとすることができる。

【0098】尚、以上説明した各実施形態では、ユーザ - A側で変換データや認証データを生成する際に、契約 内容そのものを使用するようにしたが、該契約内容をユ ーザーBから与えられた乱数を鍵として暗号化したもの から、変換データや認証データを生成するようにしても よい。このようにした場合には、前記変換データや認証 P8bで変換データの一致が確認されると、ユーザーB 30 データには、契約内容やユーザーAに固有の秘密鍵Ks, だけでなく、ユーザーBが生成したユーザーBに固有の 乱数も反映されるため、それらの変換データや認証デー タに基づく契約の効力を両ユーザーA、Bにとって、よ

> 【0099】また、前記第1及び第2の実施形態では、 各ユーザーA. Bが乱釣もしくはその種である一回性の 数や、認証データ、変換データ等を前記第3の実施形態 と同様に、公証人Sに送って保管せしめるようにしても

り強固なものとすることができる。

【0100】また、前記各実施形態では、認証データを 生成するための秘密鍵K.,として、公証人Sとの共通鍵 を使用するようにしたが、公証人Sとは無関係に各ユー ザー毎に固有の秘密鍵を鍵管理局Cで生成して各ユーザ 一に配付しておくようにすることも可能である。但し、 この場合には、公証人Sは、各ユーザーの秘密鍵を認証 するためには、各ユーザーの秘密維を保管しておかなけ ればならず、公証人Sの負担が大きい。これに対して、 前記各実施形態のように、各ユーザーの秘密鍵として公 証人Sの共通鍵を使用することで、公証人Sは自身が所 によって、前記第1の実施形態と同様の作用効果を奏す 50 持する共通鍵生成用アルゴリズムに各ユーザーの識別子 を入力することで、随時、各ユーザーの秘密鍵を生成することができ、該公証人Sの負担が極めて小さくで済む。

G・ 【0101】また、前記各実施形態では、受諾側固有デ ータとして乱数を用いたが、例えば受諾側当事者(ユー サーB)の端末装置1bにおける人力操作の時刻を受諾 側固有データとして用い、その時刻から申込み側当事者 (ユーザーB)がデータの改さんをできないような時間 内で、該申込み側当事者で受諾側当事者への契約の申込 みを行わせるようにしてもよい。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の第1の実施形態を適用した電子契約シ ステムの全体的構成を示す説明図。

【図2】本発明の第1の実施形態において契約を行う当*

* 事者が所持する端末装置の機能的構成を示すプロック 図。

【図3】本発明の第1の実施形態で契約を行う際の処理 手順を示すプロー図。

【図4】本発明の第2の実施形態で契約を行う際の処理 手順を示すフロー図。

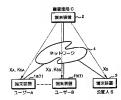
【図5】本発明の第3の実施形態で契約を行う際の処理 手順を示すフロー図。

【符号の説明】

10 1 (1a, 1b, …)・・端末装蔵、A, B・・・ユーザー (契約の当事者)、S・・・公証人(第三者)、K_{*・}・・・共通 鍵、K_{*・・・}・秘密線、5・・・乱数生成手段、6・・・共通鍵生成 手段、7・・暗号・復号手段。

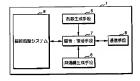
[图1]

FIG. 1

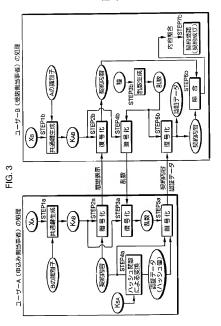


[図2]

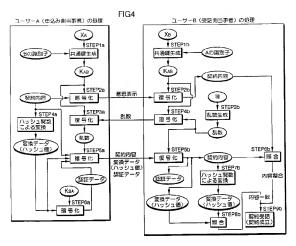
FIG. 2



[図3]



[図4]



[図5]

